



## 图文 42 redo log是直接一条一条写入文件的吗？非也，揭秘redo log block!

手机观看

193 人次阅读 2020-03-19 10:48:24

详情 评论

**redo log是直接一条一条写入文件的吗？非也，揭秘redo log block!**

**如何提问：**每篇文章都有评论区，大家可以尽情留言提问，我会逐一答疑

**如何加群：**购买狸猫技术窝专栏的小伙伴都可以加入狸猫技术交流群，一个非常纯粹的技术交流的地方

具体加群方式，请参见目录菜单下的文档：《MySQL专栏付费用户如何加群》（购买后可见）

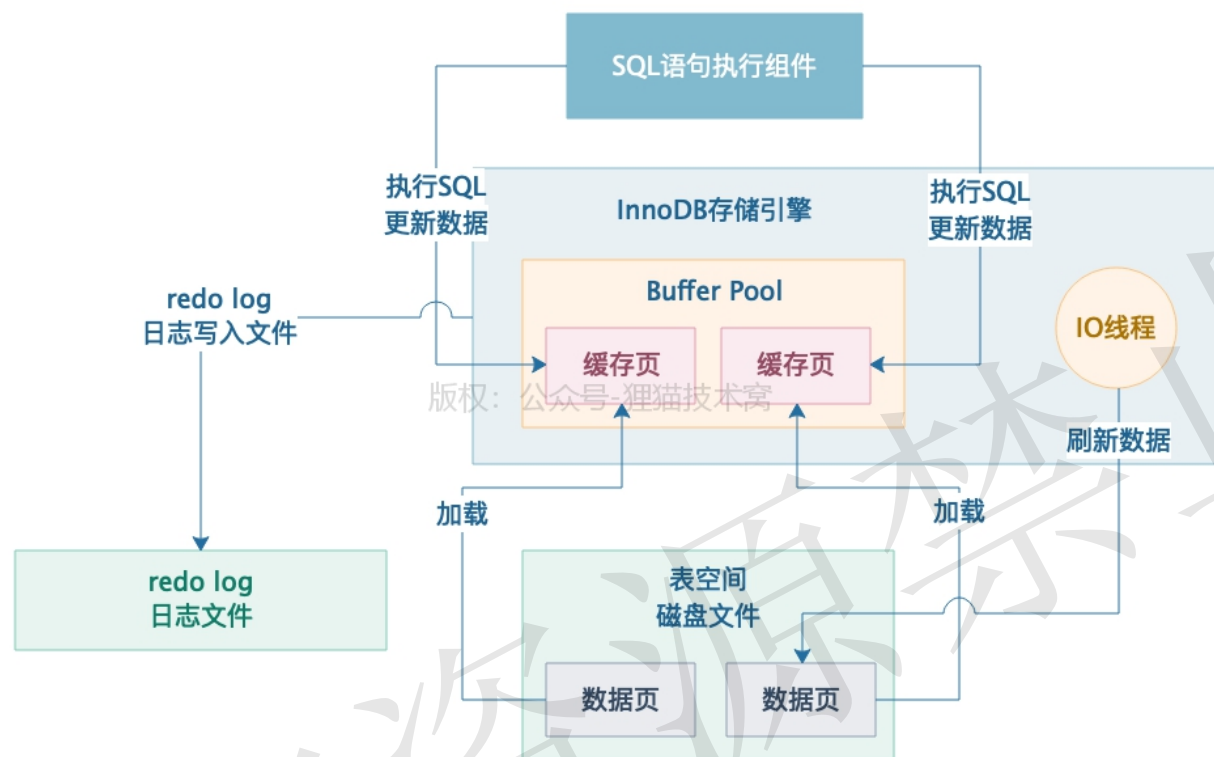
之前我们已经给大家讲解了redo log自己的一些基本的结构，今天我们就来讲解下一个问题，就是redo log是一条一条的直接就往磁盘文件里写入吗？

可能有一些朋友会认为就是如此简单粗暴的往磁盘文件里写，但其实没那么简单！

接下来几天我们会揭秘一下这个redo log写磁盘的过程。

首先大家看下面的图，学习到现在，我想任何一个朋友一看下面的图就知道是怎么回事了

平时我们执行CRUD的时候，从磁盘加载数据页到buffer pool的缓存页里去，然后对缓存页执行增删改，同时还会写redo log到日志文件里去，后续不定时把缓存页刷回磁盘文件里去，大概就是这个原理，如下图所示：



那么上次我们也介绍了一下每一条redo log长什么样子，说白了，他就是记录了：

表空间号+数据页号+数据页内偏移量+修改了几个字节的数据+实际修改数据

就是简简单单这么一条日志罢了

所以大家可以想一下，redo log就是按照上述格式，一条一条的直接就写入到磁盘上的日志文件里去了吗？



显然不是的!

其实MySQL内有另外一个数据结构, 叫做**redo log block**, 大概你可以理解为, 平时我们的数据不是存放在数据页了的么, 用一页一页的数据页来存放数据。

那么对于redo log也不是单行单行的写入日志文件的, 他是用一个redo log block来存放多个单行日志的。

一个redo log block是512字节, 这个redo log block的512字节分为3个部分, 一个是12字节的header块头, 一个是496字节的body块体, 一个是4字节的trailer块尾

如下图所示



在这里面, 12字节的header头又分为了4个部分。



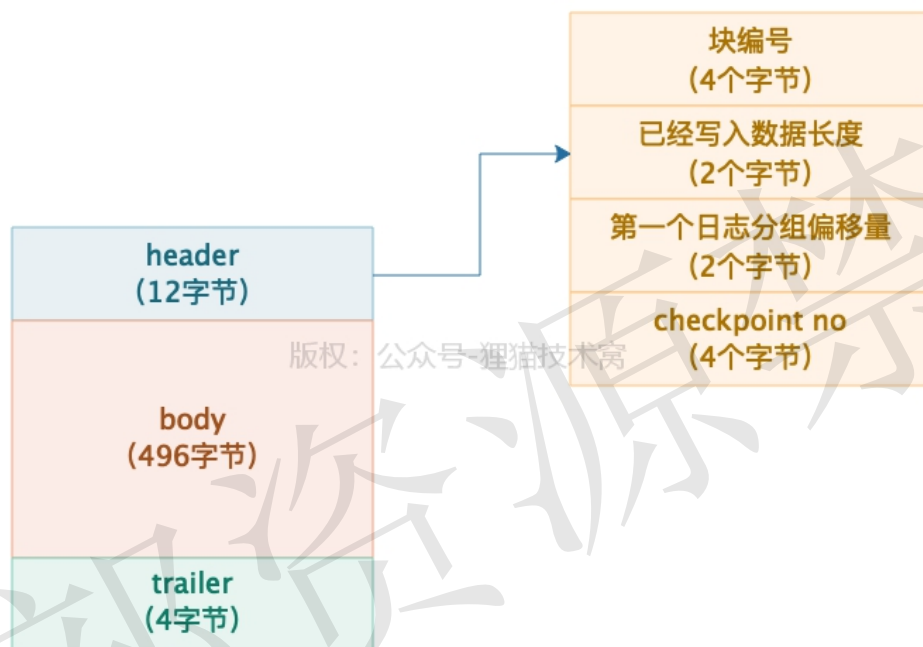
包括4个字节的block no，就是块唯一编号；

2个字节的data length，就是block里写入了多少字节数据；

2个字节的first record group。这个是说每个事务都会有多个redo log，是一个redo log group，即一组redo log。那么在这个block里的第一组redo log的偏移量，就是这2个字节存储的；

4个字节的checkpoint on

我们看下图，这个header可以进行进一步的区分。



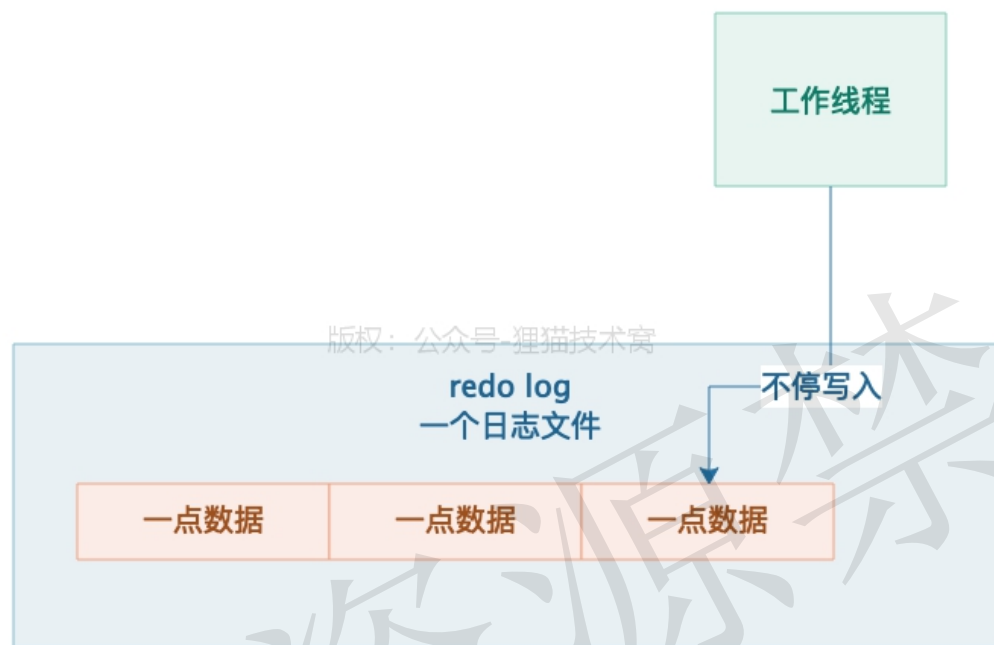
所以我们看到上图就知道，其实对于我们的redo log而言，他确实是不停的追加写入到redo log磁盘文件里去的，但是其实每一个redo log都是写入到文件里的一个redo log block里去的，一个block最多放496自己的redo log日志。

此时可能有人会有疑问了，到底一个一个的redo log block在日志文件里是怎么存在的？那么一条一条的redo log又是如何写入日志文件里的redo log block里去的呢？估计很多人都很奇怪这个问题。



所以我们接下来就给大家解答这个问题。

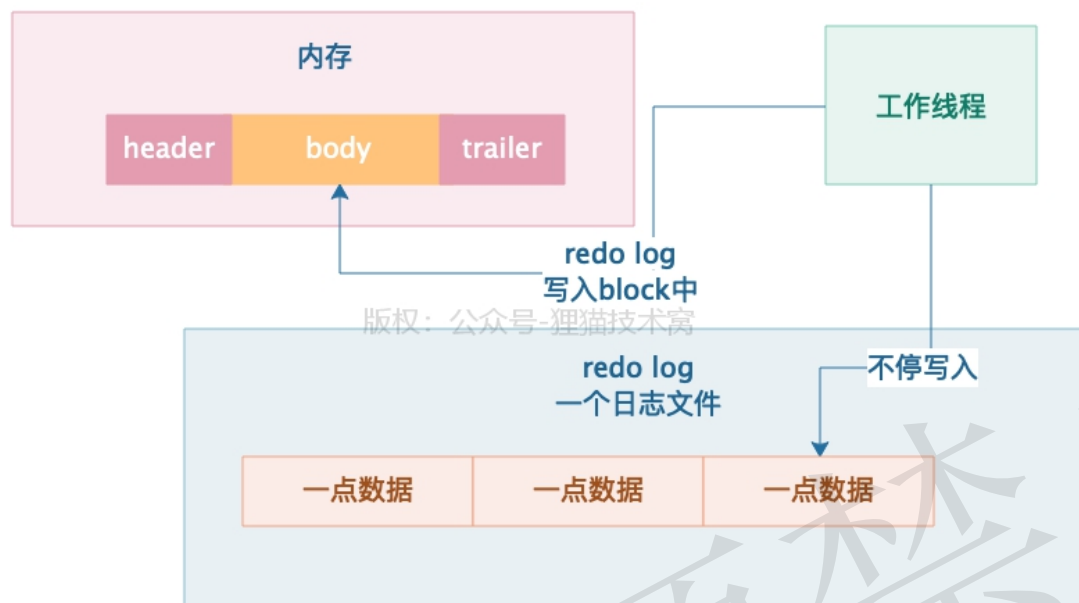
大家先想一下，假设你有一个redo log日志文件，平时我们往里面写数据，你大致可以认为是从第一行开始，从左往右写，可能会有很多行，比如下面这样子，你看看是不是你理解的那样？



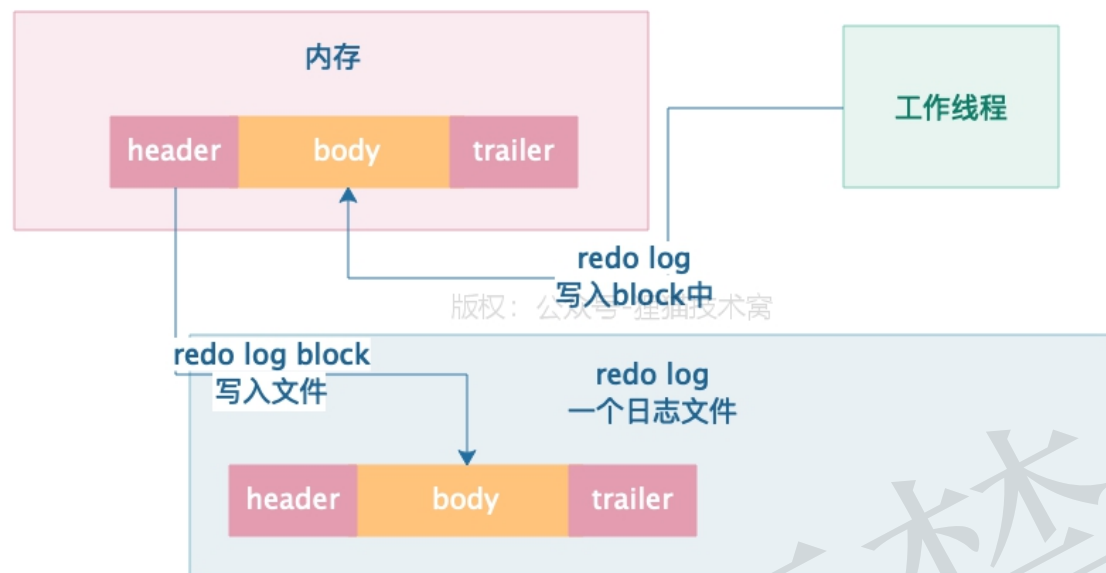
好，那么所以现在既然如此，假设你要写第一个redo log了，是不是应该起码是先在内存里把这个redo log给弄到一个redo log block数据结构里去？

然后似乎你应该是等内存里的一个redo log block的512字节都满了，再一次性把这个redo log block写入磁盘文件？

如下图所示



然后其实按照我们所说的，一个redo log block就是512字节，那么是不是真正写入的时候，把这个redo log block的512字节的数据，就写入到redo log文件里去就可以了？那么redo log文件里就多了一个block，如下图所示。

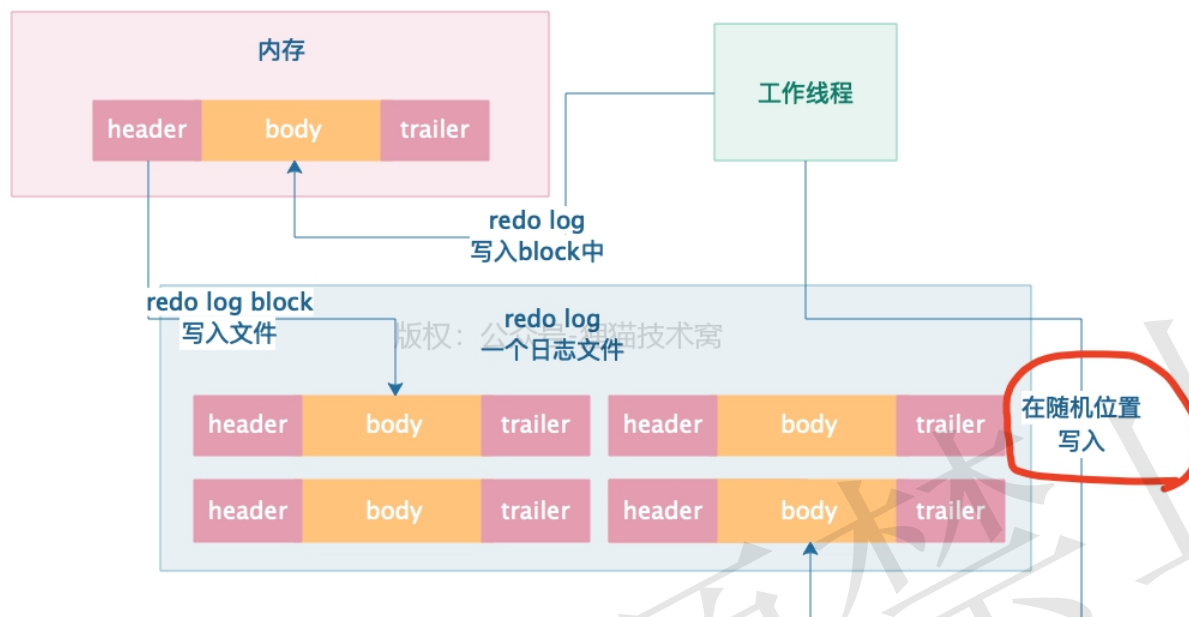


所以大家看到上图演示之后，对于这个所谓的redo log和redo log block的关系，以及redo log block如何进入日志文件，日志文件里是如何存放一个又一个的redo log block的，应该都很清楚了！

其实有一定开发经验的朋友都知道，写文件的时候，可以按照字节，一个字节一个字节的写入的，文件里存放的东西就是很多很多字节，依次排开，然后其中可能512个字节组合起来，就固定代表了一个redo log block。

这其实就是任何一个中间件系统，数据库系统，底层依赖磁盘文件存储数据的一个共同的原理，所以大家也不用把这个复杂数据写入磁盘文件想象的太复杂了。

那么如果依次在磁盘文件里的末尾追加不停的写字节数据，就是磁盘顺序写；但是假设现在磁盘文件里已经有很多很多的redo log block了，此时要在磁盘里某个随机位置找到一个redo log block去修改他里面几个字节的数据，这就是磁盘随机写，看下图。



好了，今天把redo log block的数据结构和他与磁盘文件的关系都讲的很清楚了，明天我们继续讲解redo log buffer，就是redo log是如何通过一个内存缓冲数据结构之后，再进入到磁盘文件的！

End

专栏版权归公众号狸猫技术窝所有

未经许可不得传播，如有侵权将追究法律责任

狸猫技术窝精品专栏及课程推荐：

[《从零开始带你成为消息中间件实战高手》](#)

[《21天互联网Java进阶面试训练营》（分布式篇）](#)

[《互联网Java工程师面试突击》（第1季）](#)





[《互联网Java工程师面试突击》\(第3季\)](#)

[《从零开始带你成为JVM实战高手》](#)

Copyright © 2015-2020 深圳小鹅网络技术有限公司 All Rights Reserved. [粤ICP备15020529号](#)

---

 小鹅通提供技术支持

内部资源禁止外传